#2

IN THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In Re the Application of

: Noriyuki YOKOSHI

Filed:

: Concurrently herewith

For:

: APPARATUS AND METHOD FOR.....

Serial No.

: Concurrently herewith

Assistant Commissioner for Patents Washington, D.C. 20231

February 13, 2002

PRIORITY CLAIM AND SUBMISSION OF PRIORITY DOCUMENT

SIR:

Applicant hereby claims priority under 35 USC 119 from JAPANESE patent application no. 2001-262358 filed August 30, 2001, a certified copy of which is enclosed.

Any fee, due as a result of this paper, not covered by an enclosed check, may be charged to Deposit Acct. No. 50-1290.

Respectfully submitted,

Shahan Islam Reg. No. 32,507

ROSENMAN & COLIN, LLP 575 MADISON AVENUE IP Department NEW YORK, NEW YORK 10022-2584 DOCKET NO.: FUJI 19.449

TELEPHONE: (212) 940-8800

日本国特許庁 JAPAN PATENT OFFICE



別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office

出願年月日 Date of Application:

2001年 8月30日

出 願 番 号
Application Number:

特願2001-262358

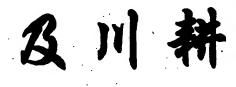
出 願 人 Applicant(s):

富士通株式会社

CERTIFIED COPY OF PRIORITY DOCUMENT

2.001年11月 2日

特許庁長官 Commissioner, Japan Patent Office





特2001-262358

【書類名】 特許願

【整理番号】 0150628

【提出日】 平成13年 8月30日

【あて先】 特許庁長官 及川 耕造 殿

【国際特許分類】 H04L 29/14

【発明の名称】 装置状態管理方法及びそのシステム

【請求項の数】 5

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通

株式会社内

【氏名】 余越 紀之

【特許出願人】

【識別番号】 000005223

【氏名又は名称】 富士通株式会社

【代理人】

【識別番号】 100070150

【住所又は居所】 東京都渋谷区恵比寿4丁目20番3号 恵比寿ガーデン

プレイスタワー32階

【弁理士】

【氏名又は名称】 伊東 忠彦

【電話番号】 03-5424-2511

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 002989

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9704678

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 装置状態管理方法及びそのシステム

【特許請求の範囲】

【請求項1】 装置の状態を管理する機能であるMOをアプリケーションで 実現し装置状態をデータベースに保持する装置状態管理方法において、

前記MOを前記データベース内部に実装し、

前記MOは、前記データベースから第1インタフェースを介して外部への制御を行うことを特徴とする装置状態管理方法。

【請求項2】 装置の状態を管理する機能であるMOをアプリケーションで 実現し装置状態をデータベースに保持する装置状態管理システムにおいて、

前記MOを前記データベース内部に実装し、

前記データベースから外部への制御を行う第1インタフェースを前記MOに実 装したことを特徴とする装置状態管理システム。

【請求項3】 請求項2記載の装置状態管理システムにおいて、

前記データベースから外部への制御に対する結果を前記制御に関連付けて前記 データベースに通知する第2インタフェースを前記MOに実装してなることを特 徴とする装置状態管理システム。

【請求項4】 請求項2記載の装置状態管理システムにおいて、

前記データベースの外部の装置で変化した状態を前記MOに通知する第3インタフェースを前記MOに実装してなることを特徴とする装置状態管理システム。

【請求項5】 請求項2乃至4のいずれか記載の装置状態管理システムにおいて、

前記データベースと前記外部の装置との間のプロトコルを変換するプロトコル 変換部を有することを特徴とする装置状態管理システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は、装置状態管理方法及びそのシステムに関し、特に、装置の状態を管理する機能であるMOをアプリケーションで実現し装置状態をデータベースに保

持する装置状態管理方法及びそのシステムに関する。

[0002]

【従来の技術】

従来は、装置などの状態を管理する機能としてのMO(Managed Object)を一般的なアプリケーションとして実現し、ワークステーション(WS)やパーソナルコンピュータ(PC)等の計算機内部で保持する必要がある情報について、データベースを利用して保持することで実現していた。この従来方法では、ユーザは、MOを管理する該当アプリケーションと、CMIPやSNMPなどのプロトコルを利用して制御や情報の取得を行う必要があった。

[0003]

一方、通信装置や計算機の状態を管理または制御する場合には、装置の状態だけの管理ではなく、例えば、利用者情報など管理対象と直接関連付けされない情報も必要で、上記利用者情報などを保持するデータベースも必須であった。

[0004]

図1は、従来方法を用いたネットワーク管理システムの一例のブロック図を示す。同図中、ネットワーク管理システム(NMS)10は、GUI(Graphical User Interface)等のユーザアプリケーション11と、WS、PC等の計算機12より構成され、伝送装置等の管理対象装置13を管理する。

[0005]

管理対象装置13の情報を扱うためには、計算機12の内部にMO15として情報を保持する必要があり、MO15内部の情報保管のためデータベース16, 17を利用している。情報を保持する必要性としては、第1に、NMS10側で管理対象装置13に設定した情報を保持しないで、管理対象装置13側だけに保持させると、管理対象装置13側の情報が消滅したときに、元の状態に戻すことが困難になる。

[0006]

第2に、NMS10側で設定した情報を読み出すとき常に管理対象装置13まで情報を取得にいく方法を採用すると、管理対象装置13とのインタフェースプ

トロコルによって、NMS10からの制御・読出し時間が長くなるので、NMS 10側に設定した情報を保持することで読出し時間を短縮できるので、図2に示すように、設定した情報をデータベース16に保持しておく。

[0007]

第3に、管理対象装置13内部の変化(障害情報、冗長構成部の切替え情報、 運用状態など)情報をNMS10側に管理対象装置13から非同期通知できる場合には、図3に示すようにNMS10側でそのイベントを保持することで、常に 管理対象装置13まで情報を取得にいかず、NMS10側で状態を確認すること が可能となり、処理時間を短縮できる。上記の理由などで、管理対象装置13を 監視制御するためのアプリケーションではモデル化によりMO15を定義し、N MS10側にも各種の情報をデータベース16などを利用して保持している。

[0008]

しかし、NMS10が扱う情報は全てMO15経由とは限らず、各管理対象装置13の設置場所等の一般的な情報はデータベース17の保持し、直接データベース17の情報も扱うことが多く、ユーザアプリケーション11は、NMS10に対し、MO15経由のインタフェースと、直接データベース17経由のインタフェースの2種類を扱う必要があった。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】

従来においては、ユーザアプリケーションで扱う情報を保持・管理するために、一般的にはデータベースを利用するが、通常のデータベースでは、ユーザが格納した情報のみの管理であり、管理対象装置などの実際の情報もユーザが格納しない限り管理できない。ユーザの格納するタイミングによっては、実際の管理対象装置の状態と異なる情報になることもある。つまり、実体の管理対象装置の情報などは、一度データベースに格納しない限り、データベースのインタフェースでは、処理できない。

[0010]

また、通信機器や計算機の状態を管理するためには、実際の機器の状態を読み出したり、実際の機器に各種制御情報を設定したりする必要がある。このような

機能を実現するためには、MOとしてアプリケーションを実装することになるが、データベースとのインタフェース(SQL文によるアクセス)とは異なるSNMP, CMIP等のプロトコルをユーザアプリケーションは使用する必要があり、多くのアクセスインタフェースを実装しなければならない。つまり、データベースへのアクセスインタフェース以外に実体(管理対象装置など)にアクセスするためのインタフェースも必要となり、コスト高になる。

[0011]

更に、大規模なシステムを実現する場合には、処理の負荷分散を行うため、MOを実装するサーバとデータベースを実装するサーバを分散させて構築することが一般的である。しかし、この方法では、実際の情報を取得するために、ユーザアプリケーションから、MOを実装するサーバを経由してデータベースを実装するサーバへのアクセスとなり、直接データベースにアクセスするより処理時間がかかる。通信管理対象装置を監視制御するようなリアルタイム処理を要求されるシステムでは、処理時間を早くする必要があり、処理時間の遅れが問題となる。

[0012]

また、MOとデータベースが分離されて実装されている場合、情報の排他制御、ロック処理、操作のキャンセル、リカバリ等を行うトランザクション処理を実現するためには、データベースのトランザクション機能を利用することも可能であるが、MO側のアプリケーションでトランザクション機能を個別に実装する必要があり、アプリケーション作成のコストがかかるという問題があった。

[0013]

本発明は、上記の点に鑑みなされたものであり、ユーザアプリケーションから データベースをアクセスすることでMO及び管理対象装置にアクセスすることが でき、上記問題点を解決した装置状態管理方法及びそのシステムを提供すること を目的とする。

[0014]

【課題を解決するための手段】

請求項1または2に記載の発明は、MOをデータベース内部に実装し、 前記データベースから外部への制御を行う第1インタフェースを前記MOに実 装したことにより、ユーザアプリケーションは、データベースをアクセスすることでMO及び外部の装置を制御することができる。

[0015]

請求項3に記載の発明は、前記データベースから外部への制御に対する結果を 前記制御に関連付けて前記データベースに通知する第2インタフェースを前記M Oに実装してなることにより、

外部の装置の制御結果がMO及びデータベースに通知される。

[0016]

請求項4に記載の発明は、前記データベースの外部の装置で変化した状態を前 記MOに通知する第3インタフェースを前記MOに実装してなることにより、

外部の装置からのイベントをMO及びデータベースで取り扱うことができる。

[0017]

請求項5に記載の発明は、前記データベースと前記外部の装置との間のプロトコルを変換するプロトコル変換部を有することにより、

データベースと外部の装置との間のプロトコルを変換して請求項2乃至4の発明を実現できる。

[0018]

付記6に記載の発明は、前記ユーザアプリケーションから前記データベースに対するトランザクション処理の完了前に、前記MOから外部への制御または外部から前記MOへの通知を行うことにより、

トランザクション処理の完了を待たずに高速の処理が可能となる。

[0019]

付記7に記載の発明は、前記データベースから前記ユーザアプリケーションに対しイベントを通知する第4インタフェースを前記MOに実装してなることにより、

データベースの内部変化をユーザアプリケーション側で確認でき、ユーザが所有している情報の同期をとることが可能となる。

[0020]

付記10に記載の発明は、前記第1インタフェースに、前記データベース上の

トランザクション処理を延長する機能を実装したことにより、

データベースのトランザクション機能で、MOにトランザクション機能を実現することができる。

[0021]

【発明の実施の形態】

本発明は、SNMP(Simple network managment Protocol)や通信分野で一般的に利用されているMIB(Manege ment Infomation Base)情報で対象管理装置を表現したMOをいくつかの手段を実現することで、データベース内部に実装させる方法である。本発明ではデータベース内部にMOを実装させることで、一般的なデータベースと同じ扱いで、ユーザ側は、対象管理装置を表現したMOを管理することができる。

[0022]

図4は、本発明方法を用いたネットワーク管理システムの第1実施例のブロック図を示す。同図中、ネットワーク管理システム(NMS)20は、クライアントとしてのGUI等のユーザアプリケーション21と、NMSサーバ22より構成され、伝送装置等の管理対象装置13を管理する。そして、NMSサーバ22は、データベース24とプロトコル変換部25とよりなる。

[0023]

ユーザアプリケーション21は、管理対象装置13の状態を監視したり、管理対象装置13に各種パラメータを設定したりするために、データベース24内のMOを経由して情報の表示や制御をする。

[0024]

MOは、管理対象装置をモデル化して管理対象装置を機能単位に表現して、機能単位毎に情報と操作を持ち、データベース24内に実装されている。これにより、ユーザ側のユーザアプリケーション21からは、データベース24の操作だけでMOをアクセスできる。

[0025]

プロトコル変換部25は、ユーザアプリケーション21から指示されMO経由

で管理対象装置13を制御する場合に、NMSサーバ22内部の通信プロトコルを管理対象装置13との通信ブロトコルに変換する機能である。なお、管理対象装置13との制御インタフェースは、管理対象装置13毎に固有のインタフェースが定義される。また、本発明では、管理対象装置13との通信プロトコルの変換機能だけでなく、データベース24内部に存在するMOとのインタフェースをする機能も含む。以下に主な機能を示す。

[0026]

1. データベース24内部のMOから制御メッセージを受け取る機能。

[0027]

2. 管理対象装置13へ制御をしたときの応答をデータベース24内のMOに 返送する機能。

[0028]

3. 管理対象装置 1 3 から非同期に通知されるメッセージ(警報情報、管理対象装置内状態変化情報など)をデータベース 2 4 内のMOに通知する機能。

[0029]

図5は、データベース24内のMOの一実施例の構成図を示す。同図中、データベース24内には階層的に複数のMO30,31が設けられている。例えば、MO30は伝送装置内の1つのユニットに対応するものであり、MO30はユニット内の1つのカードに対応するものである。

[0030]

各MO30,31には、少なくとも1つのテーブル34が設けられ、各MOが保持する情報を格納する。MOの持つ情報によっては、複数のテーブル32,3 が設けられる。テーブル32,33,34それぞれには、テーブルを更新操作したときに実行されるメソッドや、テーブルにまとまった操作や複雑な操作を指示するためのメソッドを定義したストアドプロシジャ36,37,38が設けられている。以下に主なメソッドを示す。

[0031]

1. テーブルを更新する前、更新した後に自動的に実行されるメソッド。

[0032]

2. 直接、まとまった操作をテーブルに対して実行するメソッド。

[0033]

3. テーブル内の変化を外部に通知するメソッド。

[0034]

4. テーブル間でメッセージを通知するメソッド。

[0035]

本発明を実現するためのデータベース24と外部(ユーザアプリケーション2 1,プロトコル変換部25)のインタフェースや、データベース24内のインタフェースには、以下の種類のインタフェースが存在する。なお、丸付き数字は図 5と対応している。

[0036]

① 一般的なテーブルをアクセスするための操作であり、質問用言語のSQL 文を用いて、MOのテーブルを参照したり、更新したりする。

[0037]

② テーブルを更新 (Insert, Updateなど) したときに自動的に 実行されるインタフェースであり、必要に応じてストアドプロシジャで定義する 。 実行されるタイミングには、テーブルを更新する前と、更新後の2タイプが存在する。

[0038]

③ テーブルにまとまった操作を依頼したり、複雑な処理を依頼するためのインタフェースである。テーブル内に複数のレコードを指示した操作や、MO経由でデータベース外の管理対象装置に制御を依頼する場合に用いる。

[0039]

④ テーブル内に、変化が発生したときに、ユーザアプリケーションに通知するためのインタフェースである。例えば、管理対象装置からの警報情報をプロトコル変換部が認識し、データベースに情報を格納したときに、インタフェース②を利用してストアドプロシジャでユーザアプリに通知するような事象を実現する

[0040]

⑤ ユーザアプリケーションからのインタフェース③や他のMOからの操作依頼 (インタフェース⑨) などで管理対象装置への制御を依頼された場合に、操作情報を外部のプロトコル変換部に通知するために用いる。

[0041]

⑥ インタフェース⑤でプロトコル変換部に操作が依頼されたときの結果を返送するために用いる。

[0042]

⑦ 管理対象装置から非同期に通知される管理対象装置内の変化情報(警報情報や、状態変化通知)などを、データベース内のMOに格納するための操作である。直接、テーブルを更新するインタフェース以外に該当テーブルに存在するストアドプロシジャを利用するインタフェースも存在する。

[0043]

⑧ あるMOに対して操作が実施されたときに、他のMOに対して操作やテーブルの更新、参照を実行するために用いる。

[0044]

⑨ インタフェース®の逆方向の操作であり、他のMOからの操作やテーブル 参照のインタフェースである。

[0045]

図5に示すインタフェース⑤~⑦を実装することで、外部の管理対象装置13への情報設定が可能となり、インタフェース⑤,⑥で外部の管理対象装置13の制御が可能となり、インダフェース⑦で管理対象装置13からの非同期通知情報のテーブルへの格納が可能となる。インタフェース⑤~⑦の実現方法は、一般的なデータベース製品によって異なるが、例として以下のようなメソッドを利用する。

[0046]

インタフェース⑤の実装方法としては、ユーザアプリケーション21からの操作の延長で、管理対象装置13への制御を実行することになるため、ユーザアプリケーション21から該当MOとのデータベースへのアクセスセッションと、プロトコル変換部25から同じMOに対するアクセスセッション間に通信をするた

めのルートを実現する。

[0047]

また、一部のデータベース製品では、パイプ機能を用いてプロセス間通信を実現することができる。但し、ユーザからの処理がトランザクション的に完了する前に、管理対象装置へのアクセスが必要となるため、データベースへのCommit (完了)処理以前に、処理が実行できる機能を用いる必要がある。

[0048]

インタフェース⑥は、インタフェース⑥によって操作がプロトコル変換部25 に通知されたときに、その操作を実行した結果応答や、実行後に取得した情報を MO側に返送するために用いるインタフェースであるが、一般的なデータベース のストアドプロシジャで実現できる。なお、インタフェース⑥には、インタフェ ース⑤の制御と応答を対応付けるための情報が付与される。

[0049]

インタフェース⑦の実装方法については、管理対象装置13からの非同期通知 メッセージ(警報情報や管理対象装置内の状態変化通知など)では、プロトコル 変換部25がイベントを受信した後に、該当イベントを格納するMO側のテーブ ルにInsert(挿入)などのSQL文を用いる方法と、ストアドプロシジャ で格納処理を記述する方法がある。

[0050]

また、本発明では、データベース24内にMO30,31を実装するため、ユーザアプリケーション21は、特殊なプロトコルを用いてMOをアクセスする必要がなく、データベース24をアクセスためのインタフェース①~④を実装するだけでよい。

[0051]

インタフェース①の実装方法としては、通常のSQL文によるSelect(参照)、Insert(追加)、Update(更新)操作を用いる。外部の管理対象装置13の情報は、インタフェース⑦により、MO30内部のテーブル32に格納されているため、ユーザアプリケーション21は、通常のテーブル上の情報として参照できる。

1 0

[0052]

また、管理対象装置13側の情報を変更したい場合には、テーブル32上の該当情報を更新したことによるトリガから、インタフェース②を利用してストアドプロシジャ36により、インタフェース⑤、⑥の処理を実行する方法と、直接インタフェース③を利用してストアドプロシジャ36を起動し、インタフェース⑤、⑥の処理を実行する方法とがある。

[0053]

インタフェース②の実装方法としては、データベース製品によって、実現方法は異なるが、1つの実装例としてデータベーストリガを利用する。このデータベーストリガとは、例えばテーブル32が更新(InsertまたはUpdate) されたときに、更新処理を実施する前か、実施後に処理の実行を宣言して自動的にストアドプロシジャ36を実行する機能である。

[0054]

インタフェース③は、複雑な処理または複数の処理を同時にMOに依頼するためのインタフェースであるが、一般的なストアドプロシジャを用いて実現する。

[0055]

インタフェース④は、MO内部で変化した状態(例えば、管理対象装置からの 非同期通知イベントは追加された場合など)を外部のユーザアプリケーション 2 1に通知するインタフェースであるが、実装方法にはいくつかの方法がある。

[0056]

a) ユーザアプリケーション 2 1 から、MO内部のテーブルの状態を周期的に 読出し、変化を認識したとき情報を取得する方法であり、周期的に Select (参照)を利用して変化を確認するか、周期的にストアドプロシジャを発行して 変化情報を入手する。

[0057]

b)データベース製品によっては、データベース24内で発生した変化をALERT機能でユーザに通知することが可能なものもある。予めユーザ側で該当MOのテーブルにALERT通知の登録をすることで、非同期にデータベース内部で発生した変化を受信することができる。

[0058]

c) データベース製品によっては、データベースとの複数セッション間で通信ができる機能が実装されており、その機能を用いて、外部のユーザに通知することができる。

[0059]

本発明では、データベース24内にMO30,31を実装するため、従来のようにMOとデータベースを個々に分散させて実装することはなく、データを共有することで、通信の情報量を削減でき、全体の処理時間を軽減できる。MO機能とデータベース機能を同じサーバに実装することによる負荷増加に対しては、複数プロセッサを実装して処理能力を上げることで回避できる。

[0060]

また、データベース24内にMO30,31を実装することで、データベース24のトランザクション機能をそのまま利用してMO30,31のトランザクション機能を実現することが可能となり、新たに開発する必要がなくなり、コストを低減できる。

[0061]

次に、具体的な実施例を示す。なお、操作文はデータベース製品により実装方法が異なることや、扱うプログラミング言語でも異なるため、論理的な記述として説明を行う。

[0062]

図6は、本発明方法を用いたネットワーク管理システムの第2実施例のブロック図を示す。同図中、図4と同一部分には同一符号を付す。図6において、ネットワーク管理システム(NMS)20は、クライアントとしてのGUI等のユーザアプリケーション21と、NMSサーバ22より構成され、伝送装置等の管理対象装置13を管理する。そして、NMSサーバ22は、データベース24とプロトコル変換部25とよりなる。プロトコル変換部25はネットワークエレメントマネージャである。

[0063]

この実施例では、管理対象装置13を管理するMOの一例として、データベー

ス24内に設けられたカードクラスMO40を例に取って説明する。1つの管理対象装置13には、複数のカード(パッケージ)が実装されており、カードを操作するための情報をカードクラスMO40内のカードテーブル41に格納する。また、カード内で発生したイベント情報(警報情報)を、カードクラスMO40内のイベントテーブル42に格納して管理する。また、カードテーブル41,イベントテーブル42それぞれにはストアドプロシジャ43,44がが設けられている。

[0064]

図7(A),(B)に、カードテーブル41,イベントテーブル42のスキーマ定義の一実施例を示す。図7(A)において、カラム名CARD_IDは複数パッケージを識別するプライマリーキーであり、CARD_NAMEは該当パッケージの名称情報(データベース24内だけに存在)であり、ALARM_INHは該当パッケージの監視をするかどうかのフラグであり、ALARM_STATEは該当パッケージの警報状態である。

[0065]

図7(B)において、カラム名EVENT_IDは複数パッケージを識別するプライマリーキーであり、EVENT_TIMEはイベントの発生時刻であり、CARD_IDは該当イベントの対応するCARD_ID情報であり、EVENT_MODEは障害情報の発生、回復情報であり、EVENT_STAYUSは新規のイベントの状態を管理する情報である。

[0066]

カードテーブル41のストアドプロシジャ43について説明する。CARD_RESETは、該当カードに対してリセット操作を行うためのメソッドである。 実際の管理対象装置13にだけ制御をするために、ストアドプロシジャで宜言する。

[0067]

インタフェース③としてのCARD_ALARM_MODEは、該当カードの 障害情報を監視するかどうかを決める情報であり、実際の管理対象装置13に設 定するための情報であることから、管理対象装置13への設定制御を実行したあ とで、カードテーブル41上のALARM_MODEを変更するメソッドを定義 する。

[0068]

インタフェース③としてのSET_RESPONSEは、CARD_RESE Tで操作した結果を外部のプロトコル変換部25から返送するためのメソッドで ある。

[0069]

イベントテーブル42のストアドプロシジャ44について説明する。インタフェース②としてのCHECK_EVETは、新規にイベントが発生したことをチェックするためのメソッドである。

[0070]

次に、実際の操作例について説明する。まず、ユーザアプリケーション21からALM_INHモードを変更し、管理対象装置13まで制御をする場合について、図8に示す動作フローと共に説明する。図中の(イ)~(へ)は下記の説明と対応している。

[0071]

ユーザアプリケーション21の操作フローは、

(1)データベース22に対してストアドプロシジャCARD_ALARM_ MODEを使用して制御をする(イ)。

[0072]

CARD_ALARM_MODE (1120, 1, 0, RSP)

 $CARD_ID = 1$ (Nyf-iD)

 $INH_MODE = 0$ (0:NOR, 1:INH)

(2) 応答結果のRSPを見て、Oならば正常終了 1または2ならば実行失 敗である。

[0073]

データベース24内のストアドプロシジャ43の動作フローは、

(1) ユーザアプリケーション 21 から依頼された $CARD_ALARM_M$

ODEのストアドプロシジャ43の中で、CARD_ID, INH_MODEをネットワークエレメントマネージャであるプロトコル変換部25へのメッセージに格納して管理対象装置13への設定依頼をする(ロ)。

[0074]

(2) 結果応答を別のメッセージパイプで待つ。

[0075]

(3) 正常ならば、データベース24を更新する。

[0076]

(4) 応答をユーザアプリケーション21に応答する(へ)。

[0077]

ネットワークエレメントマネージャであるプロトコル変換部 2 5 の動作フローは、

(1) MO40からの制御依頼メッセージを待つ。

[0078]

(2)受信したメッセージから制御内容と、該当インスタンスを確認し、実際 の管理対象装置13への制御を実行する(ハ)。

[0079]

(3) SET_RESPONSEを利用して管理対象装置13制御への結果情報をストアドプロシジャ43にて応答する(二)(ホ)。

[0080]

次に、ユーザアプリケーション21から管理対象装置13のカードにリセット 制御を実施する場合について、図9に示す動作フローと共に説明する。図中の(イ)~(へ)は下記の説明と対応している。

[0081]

ユーザアプリケーション21の操作フローは、

(1)データベースに対してストアドプロシジャCARD_RESETを使用 して制御をする(イ)。

[0082]

CARD_RESET (1130, 2, RSP)

 $TRX_ID = 1130 \quad (h = 1130)$

 $CARD_ID = 2 \qquad (Nyf - \Im ID)$

(2)応答結果のRSPを見て、Oならば正常終了 1または2ならば実行失 敗である。

[0083]

データベース内のストアドプロシジャの動作フローは、

(1) アプリユーザから依頼されたCARD_RESETのストアドプロシジャの中で、CARD_IDをネットワークエレメントマネージャであるプロトコル変換部25へのメッセージに格納して管理対象装置13への設定依頼をする(ロ)。

[0084]

(2) 結果応答を別のメッセージパイプで待つ。

[0085]

(3) 応答をユーザアプリケーション21に応答する(へ)。

[0086]

ネットワークエレメントマネージャであるプロトコル変換部25の動作フローは、

(1) MO40からの制御依頼メッセージを待つ。

[0087]

(2) 受信したメッセージから制御内容と、該当インスタンスを確認し、実際 の管理対象装置13への制御を実行する(ハ)。

[0088]

(3) SET_RESPONSEを利用して管理対象装置13制御への結果情報をストアドプロシジャ43にて応答する(二)(ホ)。

[0089]

次に、管理対象装置13からの警報情報をユーザアプリケーション21で認識する場合について、図10に示す動作フローと共に説明する。図中の(イ)~(ト)は下記の説明と対応している。

[0090]

ユーザアプリケーション21の操作フローは、

(1) ストアドプロシジャ44の $CHECK_EVNT$ を利用して新規イベントを確認する。

[0091]

(2)もし、RSPが1ならば、EVENT_TBLに対して、EVENT_ STATUSが1になっているレコードを読み出す(イ)(ロ)(ホ)(へ)(ト)。

[0092]

SELECT EVENT_ID, EVENT_TIME, CARD_ID, EVENT_MODE

FROM EVENT_TBL

WHERE EVENT_STATUS = 1;

(3) 受信したイベントのEVENT_IDをチェックし、最新のIDと最後のID間のEVENT_STATUSを0に更新する(読み取ったことをテーブルに更新する)。

[0093]

ネットワークエレメントマネージャであるプロトコル変換部25の動作フローは、

(1) 管理対象装置 1 3 から通知される非同期のメッセージを E V E N T _ T B L に I N S E R T する (ハ) (二)。

[0094]

INSERT INTO EVENT_TBL (EVENT_TIME, C ARD_ID, EVENT_MODE)

VALUES (2000, 09, 30 13:00:15,

1, MAJ);

データベース24内のデータベーストリガによるストアドプロシジャ44の動作フローは、

(1) ネットワークエレメントマネージャであるプロトコル変換部25から新 規のイベントが格納されたときに自動的に実行されるデータベーストリガにより 、EVENT_IDを自動的に付与する。

[0095]

- (2) 新規のイベントであることを、EVENT_STATUSに付与する。【0096】
- (3) 同じデータベーストリガ内部で、CARD_IDと同じレコードのCARD_TBLのALARM_STATEを更新する。MAJならば1を設定し、CLRならば0を設定する。

[0097]

次に、ユーザアプリケーション21から管理対象装置13のカードに情報セット制御を実施する場合(正常終了時)の動作フローを図11に示す。

[0098]

ユーザアプリケーション21は、データベース24に対してストアドプロシジャCARD_SETを使用して制御し(イ)、データベース24内のストアドプロシジャはプロトコル変換部25に管理対象装置13への設定依頼をする(ロ)。プロトコル変換部25は、受信したメッセージから情報 a を管理対象装置13に設定し(ハ)、管理対象装置13からの正常応答があると(二)、データベース24に設定情報 a を更新保持する(ホ)。データベース24はユーザアプリケーション21に正常応答を返す(へ)。

[0099]

この正常応答を受けてユーザアプリケーション21はデータベース24に対してストアドプロシジャCARD_SETを使用して制御し(ト)、データベース24内のストアドプロシジャはプロトコル変換部25に管理対象装置13への設定依頼をする(チ)。プロトコル変換部25は、受信したメッセージから情報aを管理対象装置13に設定し(リ)、管理対象装置13からの正常応答があると(ヌ)、データベース24に設定情報aを更新保持する(ル)。データベース24はユーザアプリケーション21に正常応答を返し(ヲ)、ユーザアプリケーション21はデータベース24にコミットする(ワ)。

[0100]

このように、ユーザアプリケーション21は2つの処理を1つのトランザクシ

ョンとして扱い、2つの処理が正常応答になったときにデータベース24に対してコミットすることが可能となる。データベース24はコミットタイミングで情報 a と情報 b のデータを実際に更新する。なお、上記(ロ)(ハ)(二)(ホ)の動作、(チ)(リ)(ヌ)(ル)の動作は、トランザクションが完了していないときに外部への制御を行っている箇所である。

[0101]

図12は、ユーザアプリケーション21から管理対象装置13のカードに情報 セット制御を実施する場合(異常終了時)の動作フローを示す。

[0102]

ユーザアプリケーション21は、データベース24に対してストアドプロシジャCARD_SETを使用して制御し(イ)、データベース24内のストアドプロシジャはプロトコル変換部25に管理対象装置13への設定依頼をする(ロ)。プロトコル変換部25は、受信したメッセージから情報aを管理対象装置13に設定し(ハ)、管理対象装置13からの正常応答があると(二)、データベース24に設定情報aを更新保持する(ホ)。データベース24はユーザアプリケーション21に正常応答を返す(へ)。

[0103]

この正常応答を受けてユーザアプリケーション21はデータベース24に対してストアドプロシジャCARD_SETを使用して制御し(ト)、データベース24内のストアドプロシジャは、プロトコル変換部25に管理対象装置13への設定依頼をする(チ)。プロトコル変換部25は受信したメッセージから情報aを管理対象装置13に設定し(リ)、管理対象装置13からの異常応答があると(ヌ)、データベース24に設定情報aを更新しない(ル)。データベース24はユーザアプリケーション21に異常終了応答を返し(ヲ)、ユーザアプリケーション21はデータベース24への処理をキャンセルする(ワ)。

[0104]

このように、ユーザアプリケーション21は2つの処理を1つのトランザクションとして扱い、2つ目の処理が異常終了応答であったためデータベース24に対してキャンセルを指示する。データベース24は一連の処理がキャンセルとな

ったため、データベース24への情報aの更新処理も未実施で、元の情報となる

[0105]

なお、上記の実施例は管理対象装置13に再操作が執拗ない場合を示しているが、管理対象装置13に設定した情報 a を元に戻す必要性がある場合には、異常終了応答(ヲ)の後に、再度ユーザアプリケーション21から情報 a を以前のの情報に設定する(イ)の制御を実施し、それに対する応答(へ)の後に、データベース24にキャンセルを指示する。

[0106]

図13は、複数ユーザアプリケーションを同一トランザクションとして動作させる処理を図11と同一シーケンスで記述した動作フローを示す。図13中の(イ)~(ワ)は図11と対応している。

[0107]

複数のユーザアプリケーション21a,21bが同じ管理対象装置13のカードに対して処理を実施する場合、データベース24上で同じリソースに対しての操作となるため、先に処理を実行したユーザアプリケーション側が処理を実施している間は、データベース24の機能によりロックがかかり、他のユーザアプリケーションは処理待ちになる。なお、本実施例では、同じ操作で説明するが、同じリソースに対する操作であれば、他の操作も処理待ちとなる。

[0108]

図13では、ユーザアプリケーション21bからの操作は、データベース24に依頼後に待ち状態となる。その後、ユーザアプリケーション21aの処理が完了後に処理が実行できる。つまり、データベース24内でユーザアプリケーション21bの処理が実行できるか確認しOKならば可能である。しかし、例えばリソースの削除を行う処理が重なった場合は、後のユーザアプリケーションからの処理は、待ち合わせ後に該当リソースが存在しないことでデータベース24からエラー応答となる。つまり、トランザクションの種類によって、待ち合わせ後に並列処理となるか、エラー応答になるかである。

[0109]

次に、プロトコル変換部25について、更に詳しく説明する。プロトコル変換部25は、データベース24に対して管理対象装置13への処理依頼を定期的に確認し、その情報を実際の管理対象装置13に対して操作するフォーマット(プロトコル)に変換する処理部である。また、逆に管理対象装置13からの応答や非同期イベント通知を受信し、データベース24に格納する処理を実施する。

[0110]

プロトコル変換部25は、データベース24とはデータベース24の操作文法 (質問用語)でアクセスを行い、管理対象装置13とは管理対象装置13に接続 できるプロトコルで処理をする。例として管理対象装置13とCMIPプロトコルの場合を記述する。CMIPには、主な操作プロトコルとして以下のような操作が存在する。

[0111]

1. m-set 管理対象に情報を設定する処理。

[0112]

2. m-get 管理対象から情報を読み出す処理。

[0113]

3. m-action 管理対象に対して操作を実施する処理。

[0114]

4. m-create 管理対象に対し、リソースを生成指示する処理。

[0115]

- 5. m-delete 管理対象に対し、リソースを削除指示する処理。 その他、非同期通知側として
- 6. m-event-report 管理対象から非同期にイベント通知を受信する処理。

[0116]

上記 $1\sim 6$ の処理にはいずれも、操作対象となる相手を識別するアドレス情報 (DN情報、実際にはクラス情報とインスタンス情報で構成される)や、動作情報 (m-a c t i o n の場合)や、属性識別子 (m-g e t のときに、何の情報を読むか)や、属性値 (m-s e t の場合にどの値を設定するか)などの情報が

付与される。

[0117]

プロトコル変換部25は、データベース24から指示があった情報を元に、管 理対象装置13に対してアクセスをするために、管理対象装置13と通信ができ るプロトコルに情報を変換して処理を実行する。また、管理対象装置13からの 応答を該当プロトコルで待ち、結果をデータベース24の文法に変換してデータ ベース24に格納する。管理対象装置13とのプロトコル変換(実際に管理対象 装置13ヘアクセスをする処理)は、ライブラリ等を利用することになる。

[0118]

例えば、CARD_ALARM_MODEの設定を行う場合、プロトコル変換 部25では、管理対象装置13に対してALARM__MODEの状態を設定する 処理となるため、データベース24から受信した情報(操作情報、管理対象アド レス情報、変更情報値)をm-setのコマンドにパラメータとして格納し、管 理対象装置13に対して処理を実行する。データベース24からの情報は以下の 通りである。

[0119]

CARD_ALARM_MODE

 $TRX_{ID} = 1120$

 $CARD_ID = 1$

 $INH_MODE = 0$

管理対象装置13へのプロトコルは以下の通りである。

[0120]

m-set (cardクラス, cardアドレス情報: 1, 属性: INH_M ODE, 属性值: 0)

また、САRD_RESETの処理を行う場合、プロトコル変換部25では、 管理対象装置13に対してCARD_RESETの操作を実施するため、データ ベース24から受信した情報(操作情報、管理対象アドレス情報、変更情報値) をm-actionのコマンドにパラメータとして格納し、管理対象装置13に 対して処理を実行する。データベース24からの情報は以下の通りである。

2 2

[0121]

CARD_RESET

 $TRX_{ID} = 1130$

 $CARD_{ID} = 2$

管理対象装置13へのプロトコルは以下の通りである。

[0122]

m-action (cardクラス, cardアドレス情報:2)

なお、インタフェース⑤が請求項記載の第1インタフェースに対応し、インタフェース⑥が第2インタフェースに対応し、インタフェース⑦が第3インタフェース⑥が第4インタフェース⑥が第4インタフェースに対応し、CHECK文がデータベースに対する質問用言語のMOへの操作を行う操作文に対応し、SELECT文がデータベースに対する質問用言語の参照文に対応する。

[0123]

(付記1) 装置の状態を管理する機能であるMOをアプリケーションで実現し装置状態をデータベースに保持する装置状態管理方法において、

前記MOを前記データベース内部に実装し、

前記MOは、前記データベースから第1インタフェースを介して外部への制御を行うことを特徴とする装置状態管理方法。

[0124]

(付記2) 装置の状態を管理する機能であるMOをアプリケーションで実現し装置状態をデータベースに保持する装置状態管理システムにおいて、

前記MOを前記データベース内部に実装し、

前記データベースから外部への制御を行う第1インタフェースを前記MOに実装したことを特徴とする装置状態管理システム。

[0125]

(付記3) 付記2記載の装置状態管理システムにおいて、

前記データベースから外部への制御に対する結果を前記制御に関連付けて前記 データベースに通知する第2インタフェースを前記MOに実装してなることを特 徴とする装置状態管理システム。 [0126]

(付記4) 付記2記載の装置状態管理システムにおいて、

前記データベースの外部の装置で変化した状態を前記MOに通知する第3インタフェースを前記MOに実装してなることを特徴とする装置状態管理システム。

[0127]

(付記5) 付記2乃至4のいずれか記載の装置状態管理システムにおいて

前記データベースと前記外部の装置との間のプロトコルを変換するプロトコル 変換部を有することを特徴とする装置状態管理システム。

[0128]

(付記6) 付記2乃至5のいずれか記載の装置状態管理システムにおいて

前記ユーザアプリケーションから前記データベースに対するトランザクション 処理の完了前に、前記MOから外部への制御または外部から前記MOへの通知を 行うことを特徴とする装置状態管理システム。

[0129]

(付記7) 付記2乃至6のいずれか記載の装置状態管理システムにおいて

前記データベースから前記ユーザアプリケーションに対しイベントを通知する 第4インタフェースを前記MOに実装してなることを特徴とする装置状態管理シ ステム。

[0130]

(付記8) 付記2または7記載の装置状態管理システムにおいて、

前記ユーザアプリケーションから前記データベースに対する質問用言語に前記 MOへの操作を行う操作文を設けたことを特徴とする装置状態管理システム。

[0131]

(付記9) 付記2または7記載の装置状態管理システムにおいて、

前記ユーザアプリケーションから前記データベースに対する質問用言語の参照 文を用いて前記MOへの操作を行うことを特徴とする装置状態管理システム。 [0132]

(付記10) 付記2記載の装置状態管理システムにおいて、

前記第1インタフェースに、前記データベース上のトランザクション処理を延 長する機能を実装したことを特徴とする装置状態管理システム。

[0133]

(付記11) 付記2記載の装置状態管理システムにおいて、

前記データベースとのセッション確立制御を拡張し、複数ユーザを同一トランザクションとして動作させることを特徴とする装置状態管理システム。

[0134]

【発明の効果】

上述の如く、請求項1または2に記載の発明は、ユーザアプリケーションは、 データベースをアクセスすることでMO及び外部の装置を制御することができる

[0135]

請求項3に記載の発明は、外部の装置の制御結果がMO及びデータベースに通知される。

[0136]

請求項4に記載の発明は、外部の装置からのイベントをMO及びデータベースで取り扱うことができる。

[0137]

請求項5に記載の発明は、データベースと外部の装置との間のプロトコルを変換して請求項2乃至4の発明を実現できる。

[0138]

付記6に記載の発明は、トランザクション処理の完了を待たずに高速の処理が 可能となる。

[0139]

付記7に記載の発明は、データベースの内部変化をユーザアプリケーション側 で確認でき、ユーザが所有している情報の同期をとることが可能となる。

[0140]

特2001-262358

付記10に記載の発明は、データベースのトランザクション機能で、MOにトランザクション機能を実現することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】

従来方法を用いたネットワーク管理システムの一例のブロック図である。

【図2】

ユーザアプリケーションからデータベースへの情報設定ルートを示す図である

【図3】

管理対象装置からデータベースへのイベント通知ルートを示す図である。

【図4】

本発明方法を用いたネットワーク管理システムの第1実施例のブロック図である。

【図5】

データベース内のMOの一実施例の構成図である。

【図6】

本発明方法を用いたネットワーク管理システムの第2実施例のブロック図である。

【図7】

カードテーブル、イベントテーブルのスキーマ定義の一実施例を示す図である

【図8】

ユーザアプリケーションからALM_INHモードを変更し、管理対象装置まで制御をする場合の動作フローである。

【図9】

ユーザアプリケーションから管理対象装置のカードにリセット制御を実施する 場合の動作フローである。

【図10】

管理対象装置からの警報情報をユーザアプリケーションで認識する場合の動作

フローである。

【図11】

ユーザアプリケーションから管理対象装置のカードに情報セット制御を実施する場合(正常終了時)の動作フローである。

【図12】

ユーザアプリケーションから管理対象装置のカードに情報セット制御を実施する場合(異常終了時)の動作フローである。

【図13】

複数ユーザアプリケーションを同一トランザクションとして動作させる処理の 動作フローである。

【符号の説明】

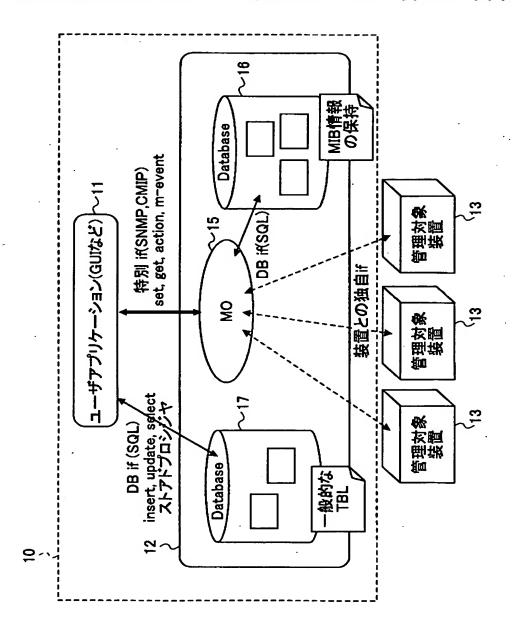
- 13 管理対象装置
- 20 ネットワーク管理システム
- 21 ユーザアプリケーション
- 22 NMSサーバ
- 24 データベース
- 25 プロトコル変換部
- 30, 31 MO
- 32, 33, 34 テーブル
- 36, 37, 38 ストアドプロシジャ

【書類名】

図面

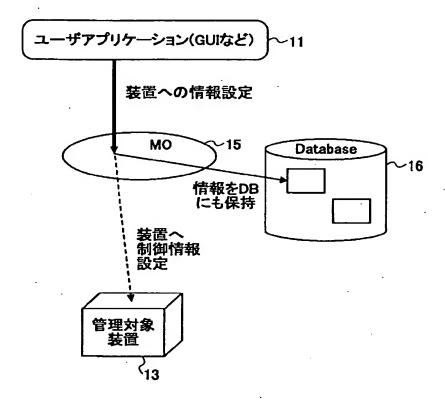
【図1】

従来方法を用いたネットワーク管理システムの一例のブロック図



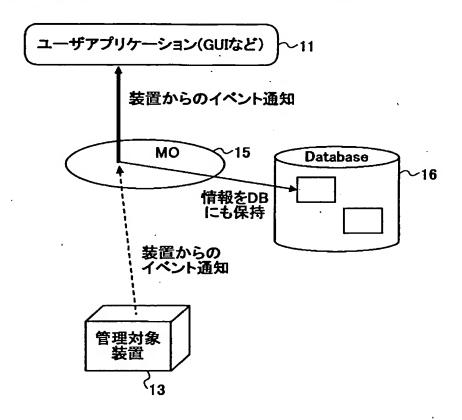
【図2】

ユーザアプリケーションからデータベースへの情報設定ルートを示す図



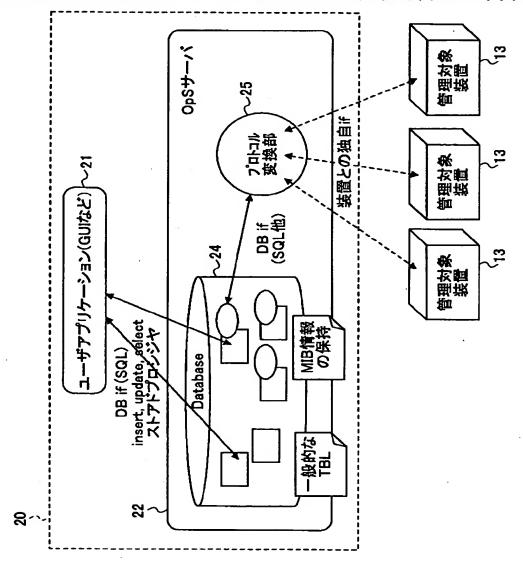
【図3】

管理対象装置からデータペースへのイベント通知ルートを示す図



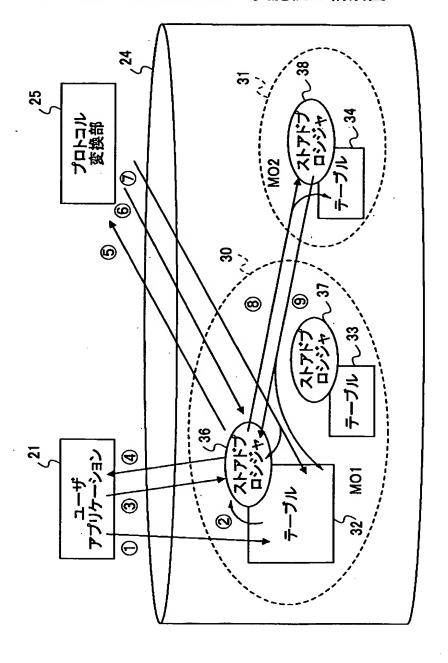
【図4】

本発明方法を用いたネットワーク管理システムの第1実施例のブロック図



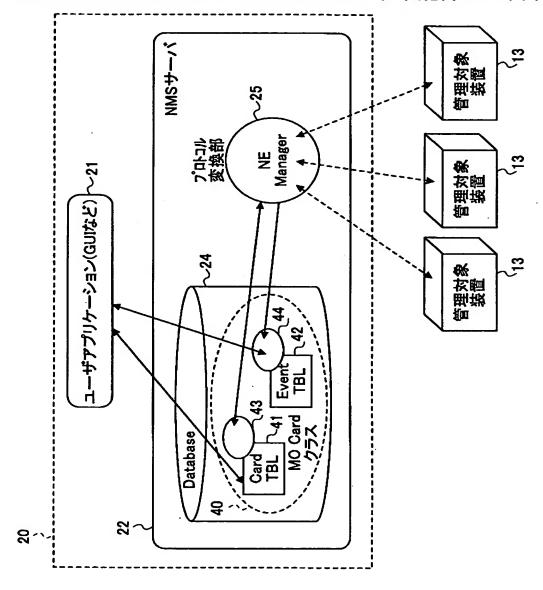
【図5】

データペース内のMOの一実施例の構成図



【図6】

本発明方法を用いたネットワーク管理システムの第2実施例のブロック図



【図7】

カードテーブル、イベントテーブルのスキーマ定義の一実施例を示す図

 $\widehat{\mathbf{g}}$

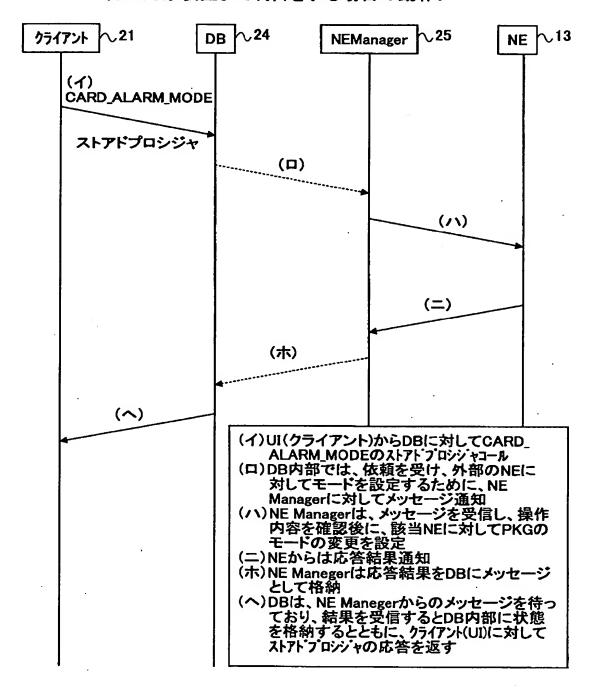
カラム名	松	備考
CARD_ID	NUMBER(10)	複数パッケージを識別するプライマリーキー
CARD_NAME	VARCHAR2(16)	該当パッケージの名称情報(DB内だけに存在)
ALARM_INH	NUMBER(2)	該当パッケージの監視をするかどうかのフラグ
ALARM_STATE	NUMBER(2)	数当パッケージの警報状態

- 連	複数パッケージを識別するプライマリーキー	イベントの発生時刻	該当イベントの対応するCARD_ID情報	障害情報の発生、回復情報	新規のイベントの状態を管理する情報
科	NUMBER(10)	DATE	NUMBER(2)	NUMBER(2)	NUMBER(2)
カラム名	EVENT_JD	EVENT_TIME	CARD_ID	EVENT_MODE	EVENT_STAYUS

€

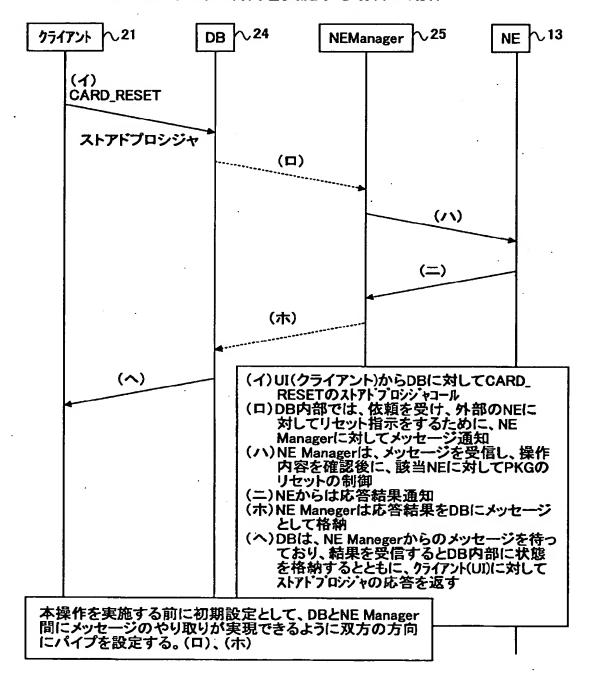
【図8】

ユーザアプリケーションからALM_INHモードを変更し、 管理対象装置まで制御をする場合の動作フロー



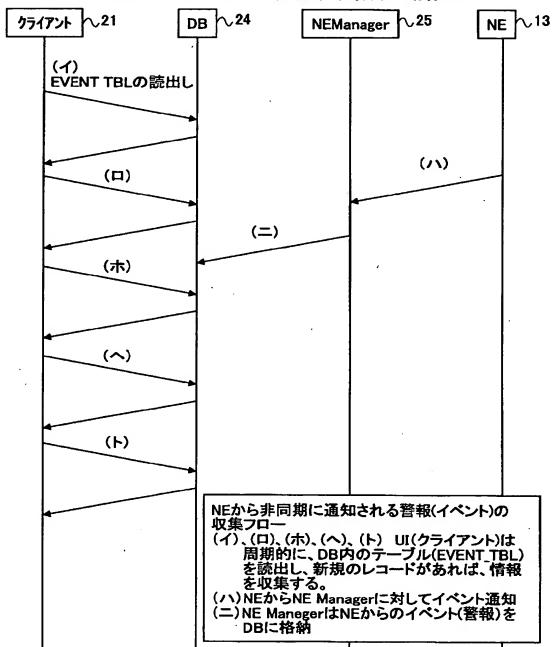
【図9】

ユーザアプリケーションから管理対象装置の カードにリセット制御を実施する場合の動作フロー



【図10】

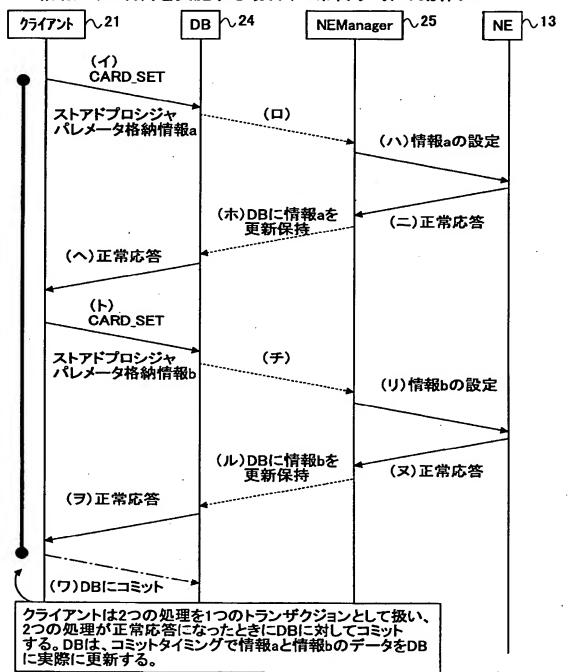
管理対象装置からの警報情報を ユーザアプリケーションで認識する場合の動作フロー



10

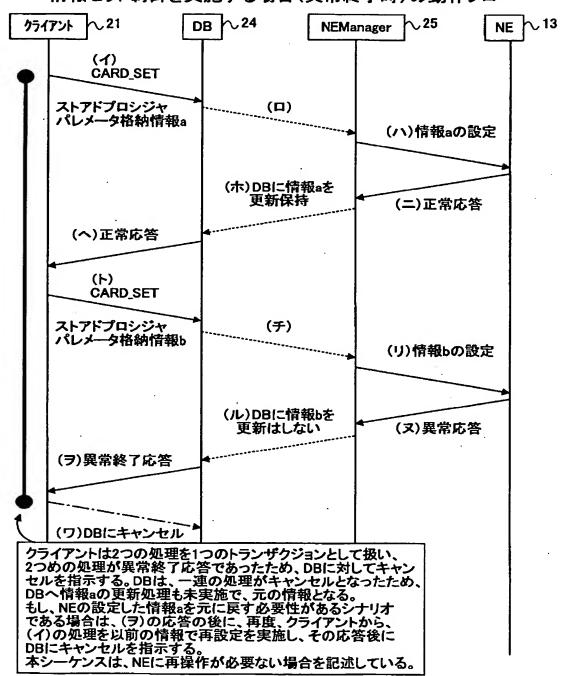
【図11】

ユーザアプリケーションから管理対象装置のカードに情報セット制御を実施する場合(正常終了時)の動作フロー



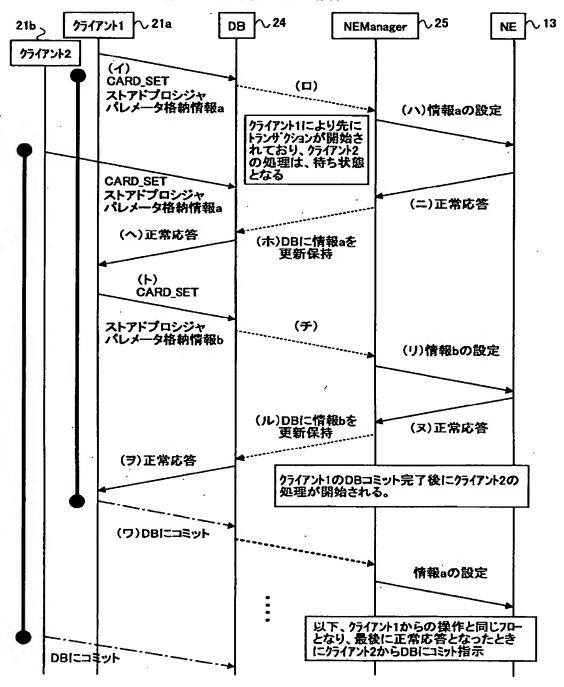
【図12】

ユーザアプリケーションから管理対象装置のカードに 情報セット制御を実施する場合(異常終了時)の動作フロー



【図13】

複数ユーザアプリケーションを同ートランザクション として動作させる処理の動作フロー



【書類名】

要約書

【要約】

【課題】 本発明は、ユーザアプリケーションからデータベースをアクセスすることでMO及び管理対象装置にアクセスすることができる装置状態管理方法及びそのシステムを提供することを目的とする。

【解決手段】 データベースから外部への制御の第1インタフェースをMOに実装し、MOをデータベース内部に実装し、ユーザアプリケーションは、MOをデータベースとして扱うことにより、ユーザアプリケーションは、データベースをアクセスすることで外部の装置を制御することができる。

【選択図】

図 5

出願人履歴情報

識別番号

[000005223]

1. 変更年月日 1996年 3月26日

[変更理由] 住所変更

住 所 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号

氏 名 富士通株式会社